

MOVING IMAGE REPRODUCTION CONTROL METHOD

Publication number: JP9083955

Publication date: 1997-03-28

Inventor: SUZUOKA SETSU

Applicant: TOKYO SHIBAURA ELECTRIC CO

Classification:

- International: G06F13/00; H04N5/93; H04N7/10; H04N7/173;
G06F13/00; H04N5/93; H04N7/10; H04N7/173; (IPC-1-7). H04N5/93; G06F13/00; H04N7/10; H04N7/173

- European:

Application number: JP19950234408 19950912

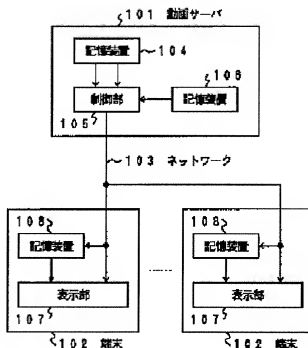
Priority number(s): JP19950234408 19950912

Report a data error here

Abstract of JP9083955

PROBLEM TO BE SOLVED: To maximize the transmission efficiency of a moving image by imparting data of semantic cut point to the moving image and interrupting the delivery of the moving image at the semantic cut point when a moving image server judges the consecutive reproduction of the moving image on a terminal side to be difficult, thereby hardly causing unnatural feeling for a user.

SOLUTION: A mark is added to the semantic cut point of the moving image in moving image data held by a storing device 104 of a moving image. Then, when the need of delaying the reproduction of the moving image because of a schedule is found out in advance, reproduction is continued until the position of the nearest semantic cut point concerning moving image data which should be delayed and next a control part 105 fetches another piece of information held in a storing device 106 and transmits it through a network 103. Otherwise, the control part 105 instructs the storing device 108 of a terminal 102 to send data to a display part 107 through a network 103 instead.



Data supplied from the esp@cenet database - Worldwide

Family list2 family member for: **JP9083955**

Derived from 1 application

[Back to JP908395](#)**1 MOVING IMAGE REPRODUCTION CONTROL METHOD****Inventor:** SUZUOKA SETSU**Applicant:** TOKYO SHIBAURA ELECTRIC CO**EC:****IPC:** *G06F13/00; H04N5/93; H04N7/10* (+9)**Publication info:** **JP3320595B2 B2** - 2002-09-03**JP9083955 A** - 1997-03-28Data supplied from the *esp@cenet* database - Worldwide

特開平9-83955

(43) 公開日 平成9年(1997)3月28日

(51) Int.Cl. ⁸	識別記号	庁内整理番号	F I	技術表示箇所
H 0 4 N 5/93			H 0 4 N 5/93	Z
G 0 6 F 13/00	3 5 1		G 0 6 F 13/00	3 5 1 G
H 0 4 N 7/10			H 0 4 N 7/10	
7/173			7/173	

審査請求 未請求 請求項の数 5 O L (全 10 頁)

(21) 出願番号 特願平7-234408

(22) 出願日 平成7年(1995)9月12日

(71) 出願人 000003078

株式会社東芝

神奈川県川崎市幸区堀川町72番地

(72) 発明者 鈴岡 節

神奈川県川崎市幸区小向東芝町1番地 株

式会社東芝研究開発センター内

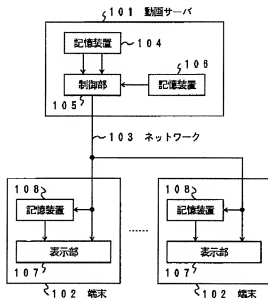
(74) 代理人 弁理士 鈴江 武彦

(54) 【発明の名称】 動画再生制御方法

(57) 【要約】

【課題】 本発明はユーザに違和感を与えることを少なくして、動画データの伝送効率を最大限に引き上げることのできる動画再生制御方法を提供すること。

【解決手段】 意味的な切れ目の情報の付与された動画データを格納する記憶装置と、別情報を保持する記憶装置と、ネットワークや回線のトラフィックを監視しかつ前記動画データへのアクセスをスケジューリングしかつ複数の端末から同一の動画データを読みだしていることを認知しそのずれ時間を管理しかつ動画情報を取り出して伝送し要求に応じて意味の切れ目で再生を中断しかつデータの入力先や出力先を切替え制御しかつ端末側に端末内の記憶装置に格納されている情報を表示することを指示する制御部と、動画情報を伝送できるネットワークや回線を通して複数の端末と、動画を表示する端末内の装置と、端末内の記憶装置と、別情報が挿入された回数と時間とを端末ごとに集計する装置とからなる。



【特許請求の範囲】

【請求項1】複数の動画情報が記憶されている記憶装置から要求された動画情報を読みだして再生するための動画再生制御方法において、

動画サーバ内に動画の意味的な切れ目を持つ場所の情報を該動画と対応付けて記録しておき、

動画サーバは、動画再生をとぎれさせると判断された場合には、前記意味的な切れ目を持つ位置まで動画を配信し、

その位置において動画の配信を一時中断することと特徴とする動画再生制御方法。

【請求項2】動画情報が保持されている記憶装置からのデータ読みだしが集中し近い将来にスケジューリングができなくなることが予想されたとき、ネットワークや回線のトラフィックを監視しトラフィック量が一定値を超えたとき、動画サーバ内で瞬時に回復できないと予測される障害が発生した場合には、または複数の端末から同一の動画情報に対する読みだし要求があり、かつ、要求のあった時刻のずれが小さい場合に先行する動画読みだし要求に対して、次の意味的な切れ目を持つ場所まで動画の配信を中断し、端末においては次の意味的な切れ目の位置で再生を中断すると判断することと特徴とする請求項1に記載の動画再生制御方法。

【請求項3】動画再生を一時中断した場合に端末に表示させるべき別画像を予め用意しておき、動画再生を中断させた直後から、前記予め用意しておいた別画像を端末に表示させることを特徴とする請求項1に記載の動画再生制御方法。

【請求項4】前記読みだし要求に応じて動画を配信すると端末での動画再生が中断される可能性がある場合には、使用料金を割り引く、もしくは動画を一時中断した回数や時間に応じて使用料金を割り引くことを特徴とする請求項1に記載の動画再生制御方法。

【請求項5】動画を端末に配信するのに用いるネットワークに障害が生じたかもしくはネットワーク容量を超えたことにより情報が伝送できない場合には、予め取り決められた別の伝送路を用いて動画が表示されないことについての情報を該端末に提供することと特徴とする請求項1に記載の動画再生制御方法。

【発明の詳細な説明】

【0001】

【発明の属する技術分野】本発明は、動画再生制御方法に係り、特にネットワークを介して複数の利用者から動画再生要求を受ける動画のための動画再生制御方法に関する。

【0002】

【従来の技術】従来よりネットワークを介して複数のユーザに動画再生サービスを行なうビデオサーバ等のシステムが提案もしくは実現されている。この場合に動画を途切れずに再生することは重要なことである。このため

に、ワーストケースデザインをし、最悪の場合でも動画データの転送が間に合わないことがないように、余裕をもったスケジューリングや伝送を行なう。これは安全ではあるが、システムの性能限界よりも大きく劣った動画データ配信能力に留まる。例えば、動画データの1ストリーム当たりの伝送速度の最大値が10Mbpsでネットワークの伝送容量が100Mbpsであった場合には、安全に供給できるストリーム数は(ネットワークの伝送容量/1ストリーム当たりの最大伝送速度)=10となる。しかし、1ストリーム当たりの最大伝送量が10Mbpsと多い場合であっても、1ストリーム当たりの平均伝送量は4Mbpsと低い場合が多い。この場合、期待値としては100Mbps/4Mbps=25ストリームで伝送できる。

【0003】また、ユーザが動画データの再生を要求してから最初の画面が出るまでにある程度時間がかかることがある。このような場合に對し、特開平5-207247号公報に開示された静止画像情報再生装置では、最初に静止画を出してユーザを待たせるようにする技術が開示されている。しかし、上記公報では動画再生途中については述べられていない。

【0004】また、同じタイトルに対して時間上でずれて複数の再生要求があった場合に、それらの要求を同期させることにより、より少ないストリーム数でサービスが可能となる。例えば、同じ映画の再生を二人の人が15秒のずれで要求した場合に、二本のビデオストリームをそれぞれに用いるのではなく、先に要求した人の再生を15秒ずらして二人の要求に対して一本のストリームを用いると資源の節約になる。従来技術としては、先に再生要求した方に対して動画の再生を少し遅くして同期を取るという方法が提案されている。しかし、僅かに再生を遅くすることは技術的に困難である。すなわち、遅くする度合を小さくするとユーザに対して違和感を与えることが少い代わりに再生速度を遅くする期間が長くなる。また逆に再生速度を遅くする度合を高めると、再生速度を遅くする期間を短縮できる代わりに、ユーザに与える違和感が大きくなる。

【0005】さらに、動画サーバに障害が生じた場合に、ユーザの画面で配信中のコンテンツの内容とは無関係に動画の再生が中断し、ユーザに不快感を与えるという問題がある。

【0006】

【発明が解決しようとする課題】動画サーバにMPEG1やMPEG2といった転送(情報)レートの変化する情報が保持され、動画サーバから転送する必要がある。例えば、一つのタイトルであっても、動画の様子に合わせて異なる転送(情報)レートで保持されることも将来は考えられる。

【0007】この場合に、動画転送の連続性を保証するためには、最大転送レート時でも転送上にネックがない

ようにする必要がある。例えば、一部だけMPEG2(4Mbps)でエンコードされているが、その他の部分がMPEG1(1.5Mbps)で保持されているタイトルが複数あるとする。もし、10Mbpsの転送路でこれらを転送しようとする、10Mbpsを最大転送レートである4Mbpsで割った2本のストリームしか流すことができない。これは確実に連続性を保証するという厳しい条件からきた結果である。

【0008】しかし、期待値としては、もっと多くのストリームを流す能力があることは明かである。そこで、転送路上の混雑のために転送できなくなった場合に何らかの処置をするようにして、安全確実に送れるストリームよりも多くのストリームを供給することが要求される。

【0009】また、従来は時刻のずれた動画再生要求に対しては別々のストリームを割り当てるのが一般的に行なわれている。研究室レベルでは先行する動画の再生を遅くして二つの動画を同期させストリーム数を減少させるという提案はある。しかし、現実的に容易な方法でストリーム数を減らす方法は提案されていない。

【0010】さらに、動画サーバへの障害により動画の配信ができなくなった場合にも、動画の意味とは無関係な切れ目で動画の配信が中断するのではなく、動画の意味的な切れ目で動画の表示を中断することも望まれる。このようにすれば、視聴者に比較的不快感なく、動画の配信を一時中止することができる。

【0011】以上のように、動画データを効率の良いスケジューリングによって取り出し、なるべく少ないストリームで多くのユーザに動画データを違和感なく提供することが望まれる。

【0012】本発明は、上記事情を考慮してなされたものであり、ネットワークを介して複数のユーザに動画再生サービスを行なうシステムにおいて、過負荷時、障害時、同一タイトルの複数ユーザ読みだし時に、ユーザに違和感を与えることを少くして、伝送効率を最大限に引き上げることのできる動画再生制御方法を提供することを目的とする。

【0013】

【課題を解決するための手段】本発明(請求項1)は、複数の動画情報が記憶されている記憶装置から要求された動画情報を読みだして再生するための動画再生制御方法において、動画サーバ内に動画の意味的な切れ目を持つ場所の情報を該動画と対応付けて記録しておき、動画サーバは、動画再生をとぎれさせると判断された場合には、前記意味的な切れ目を持つ位置まで動画を配信し、その位置において動画の配信を一時中断することと特徴とする。

【0014】本発明(請求項2)は、請求項1の発明において、動画情報が保持されている記憶装置からのデータ読みだしが集中し近い将来にスケジューリングがで

なくなることが予想されたとき、ネットワークや回線のトラフィックを監視しトラフィック量が一定値を超えたとき、動画サーバ内で瞬時に回復できないと予測される障害の発生が検出された場合に、または複数の端末から同一の動画情報に対する読みだし要求があり、かつ、要求のあった時刻のずれが小さい場合に先行する動画読みだし要求に対して、次の意味的な切れ目を持つ場所まで動画の配信を中断し、端末においては次の意味的な切れ目の位置で再生を中断すると判断することと特徴とする。

【0015】本発明(請求項3)は、請求項1の発明において、動画再生を一時中断した場合に端末に表示させるべき別画像を予め用意しておき、動画再生を中断させた直後から、前記予め用意してあった別画像を端末に表示させることを特徴とする。

【0016】本発明(請求項4)は、請求項1の発明において、前記読みだし要求に応じて動画を配信すると端末での動画再生が中断される可能性がある場合には、使用料金を割り引く、もしくは動画を一時中断した回数や時間に応じて使用料金を割り引くことを特徴とする。

【0017】本発明(請求項5)は、請求項1の発明において、動画を端末に配信するのに用いるネットワークに障害が生じたかもしくはネットワーク容量を超えたことにより情報が伝送できない場合には、予め取り決められた別の伝送路を用いて動画が表示されないことについての情報を該端末に提供することと特徴とする。

【0018】また、本発明は、意味的な切れ目の情報の付与された動画データを格納する記憶装置と、別情報を保持する記憶装置と、ネットワークや回線のトラフィックを監視し、かつ前記動画データへのアクセスをスケジューリングし、かつ複数の端末から同一の動画データを読みだしていることを認知しそのずれ時間を管理し、かつ動画情報を取り出して伝送し要求に応じて意味的な切れ目で再生を中断し、かつデータの入力先や出力先を切替え制御し、かつ端末側に端末内の記憶装置に格納されている情報を表示することを指示する制御部と、動画情報を伝送できるネットワークや回線を通して複数の端末と、動画を表示する端末内の装置と、端末内の記憶装置と、別情報が挿入された回数と時間とを端末ごと集計する装置とからなる。

【0019】(作用)本発明(請求項1)では、配信されるべき動画データには意味的な切れ目のデータが付与されており、端末側で動画の連続再生が困難であると動画サーバ(の制御部)が判断した場合に、次の意味的な切れ目で動画の配信を中断する。これにより、ユーザにとって、動画の表示が中断されても意味的な切れ目では見ることができ。

【0020】本発明(請求項2)では、請求項1の発明での動画配信の中断を判断する機能を提供する。すなわち、(a)動画データが保持されている記憶装置からの

データの読みだしが集中し近い将来にスケジューリングができなくなることが予想された時、(b)ネットワークや回線のトラフィックを監視しトラフィック量が一定値を超えた時、(c)動画サーバ内で瞬時に回復できないような障害が生じた場合を検出した場合に、(d)複数の端末から同一の動画データの読みだし要求があり、かつ両者の時刻のずれが小さい場合には先行する動画読みだし要求に対して、動画の配信を中断する判断をする。これにより、動画の配信を中断すべき場合が明らかになる。

【0021】本発明(請求項3)では、請求項1の発明で動画の配信が中断した後に、それまでに配信しようとしていた動画に代わって別情報をユーザに表示する。代替情報としては、動画サーバ内の動画が格納されている記憶装置とは別の記憶装置からのデータを代わりに伝送してユーザに表示したり、端末内の記憶装置に格納されたデータを表示する。これにより、本来ユーザが要求した動画の表示サービスが中断しても、ユーザに別情報を提供することにより、ユーザを飽きさせずに待たせることができる。

【0022】本発明(請求項4)では、端末が直接要求した動画情報ではなく別情報が表示された場合には、その回数と時間とを端末ごとに記録しておき、その結果をサービス料金に反映させる。これにより、サービス低下に対して埋め合わせることで、より合理的なサービスの提供を行なうことができる。

【0023】本発明(請求項5)では、動画サーバ内の障害ではなく、動画を配信するネットワークに障害が生じたり、ネットワークが容量を超過し、ネットワークの容量が超過したという情報さえも流せなくなった場合には、電話線や電波(地上波、衛星波など)を用いて動画が端末に表示されない状態説明、理由、修復にかかる時間などの情報を端末に表示する。この場合には、単にテキスト形式で伝送されたものを表示してもよいし、符号化されて送られて来た情報が指示する端末内部に格納されたデータ(動画、静止画、音声、テキストなど)を表示しても良い。このように動画が表示されなくなったときに直ちに説明を行うことにより視聴者に安心感を与える。

【0024】請求項1～3の発明の構成をすべて備えた場合、以下のような作用効果を得ることができる。

(a) ネットワークのトラフィックがあらかじめ決められた値を超え、動画の配信が不可能となる可能性が高いと予測された場合に、動画のサービスを意味的な切れ目で動画サーバでの送信および端末での表示を中断し、ネットワークのトラフィックが下るまで、端末にあらかじめ保持されたデータ(動画、静止画、テキスト)を用いてユーザを飽きさせずに待たせる。

【0025】(b) 動画データが保持されている記憶装置からのデータの読みだしが集中し近い将来にスケジュー

リングができなくなることが予想された時に、動画のサービスを意味的な切れ目で動画サーバでの送信および端末での表示を中断し、記憶装置への読みだしの集中が緩和されるまで、動画サーバ内のアクセス集中を起こしていない別の記憶装置に格納されたデータを代わりに配信して端末に表示したり、端末にあらかじめ保持されたデータ(動画、静止画、テキスト)を用いてユーザを待たせる。

【0026】(c) 動画サーバ内で瞬時に回復できないような障害(再試行では回復できず、復旧に時間を要するような障害)が生じた場合を検出した場合に、障害が生じていない部位にあるデータおよび通道路路を用いて、ユーザに情報(別の動画、静止画、音声、テキスト)を提供し、ユーザを待たせない。この別情報では障害の原因や復旧にかかると思われる予測時間も表示する。

【0027】(d) 複数の端末から同一の動画データへの読みだし要求があり、かつ両者の時刻のずれが小さい場合には、先行する動画読みだし要求に対して、別情報を伝送することにより時刻揃えを行ない、複数の端末に対して一本のストリームで動画データを伝送する。これにより少ないストリーム数でより多くのユーザに動画データが配信可能となる。

【0028】

【発明の実施の形態】以下、図面を参照しながら発明の実施の形態を説明する。図1は、本実施形態の動画再生システムの概略構成を示すブロック図である。また、図2に動画配信を中断する際の動画サーバでの処理の流れの概略を、図3に動画配信が中断される際の端末での処理の流れの概略をそれぞれ示す。

【0029】本実施形態の動画再生システムは、動画サーバ101、複数の端末102、ネットワーク103からなる。動画サーバ101は、制御部105、第1の記憶装置104、第2の制御部106を備えている。第1の記憶装置104には、ユーザの要求に応じて配信する動画データが格納される。第2の制御部106には、後述する用に、ユーザの要求した動画の代りに所定時間だけ伝送する別情報を格納する。

【0030】端末102は、表示部107、第3の記憶装置108を備えている。動画サーバ101は、複数の端末102とネットワーク103を介して接続されており、ユーザからの要求に対して、第1の記憶装置104から動画データを取り出し、制御部105を介してネットワーク103にデータを送る。動画データを要求した端末102は、動画サーバ101からネットワーク103経由で伝送されたデータを受信し、表示部107に動画を再生する。

【0031】本実施形態では、動画サーバ101の第1の記憶装置104に保持された動画データには、動画の意味的な切れ目に印が付けられている。切れ目と切れ目の間はシーンと呼ぶ。切れ目のデータは、動画データに

直接付与されていてもよいし、補助情報として別のデータとして保持されていてもよい。後者の場合には、記憶装置104に保持されていても記憶装置106に保持されていてもよい。

【0032】この意味的な動画データの切れ目は、各種オーサリングツールによって人手で指示してもよいし、自動シーン切り出し技術を利用してよい。ただし、シーンの途中（すなわち印が付けられた切れ目と切れ目の間）で転送レートは変動してはならないものとし（変動する場合には、その最大値をそのシーンにおける転送レートとする）、システムは事前に転送レート情報を得られるものとする。

【0033】制御部105は、記憶装置104を制御しており、複数の端末からの動画要求に対して記憶装置104からデータを取り出す。この複数要求に対するデータの取り出しのスケジューリングも制御部105で行なう。制御部105は、例えば要求の集中度や障害により、全ての動画読み込み要求に答えるスケジューリングが不可能と判断した場合には、スケジューリングに失敗した動画再生を遅らせる必要がある。また、制御部105は、ネットワーク103のトラフィックを監視しており、トラフィックが多すぎて伝送が追いつかないような場合にも、動画再生を遅らせる必要がある。例えば、ネットワークの伝送容量を1ストリーム当たりの平均伝送容量で割った値のストリーム数の80%くらいのストリームを通常供給しておき、トラフィックがネットワーク容量の95%を超えたところでネットワークが容量オーバーするという予測を立てて、優先度の低いストリームのサービスを中断する。優先度は、ストリーム固有に当初から割り当てられている値と、その時点でサービスが中断された回数および時間の情報から決められる。

【0034】前者のスケジューリングに関する原因により動画再生を遅らせる必要があることが事前に判明した場合には（ステップS11）、遅らせる必要がある動画データについて最も近い意味的な切れ目の位置まで再生を続け（ステップS12、S22）、次にスケジューリングが可能となるまで、制御部105は記憶装置106に保持された別情報を取り出してネットワーク103を介して送出する。もしくは、制御部105は、ネットワーク103を介して、端末102の記憶装置108に対して代わりにデータを表示部107に送出するように指示する（ステップS13、S23）。

【0035】ここで、代わりに伝送する別情報は、コマmercial（お知らせ）、あるいは視聴者を飽きさせないようなクイズ、ゲーム、応募情報などであるとする。なお、コマmercialを代替情報として用いる場合には、物理的な事情により伝送が困難な場合でなくても、コマmercialを動画提供者がプログラムに従って提供できるようにする。すなわち、視聴者の嗜好に合わせた内容のコマmercialを予め設定された頻度で動画の意味的な切れ

目の場所に自動挿入させることができる。また、現在動画の配信が中断された理由や障害時の現状説明や復旧予測時間などを表示できるようにする。また、障害発生時に何も情報が得られない場合には、単に端末内に格納されている動画データを繰り返し再生することもある。このようにすることにより、希望の動画が表示されない場合に、視聴者はその原因を知る可能性が高まる。

【0036】後者のトラフィックに関する原因により動画再生を送らせる必要があることが事前に判明した場合には（ステップS11）、遅らせる必要がある動画データについて最も近い意味的な切れ目の位置まで再生を続け（ステップS12、S22）、ネットワークのトラフィックに空き容量ができるまで、制御部105はネットワーク103を介して端末102の記憶装置108にデータを代わりに表示部107に送出するように指示する（ステップS13、S23）。

【0037】このように、動画の伝送が中断された場合には、動画の伝送が中断された原因となった問題がなくなった段階で再び当初要求された動画の伝送を再開する（ステップS14、S24）。

【0038】また、複数の端末から同一の動画について伝送要求があり、しかもそれらの時間のずれが小さい場合もある。そのような場合には、要求の数だけのストリームを用いて動画データを伝送するのではなく、要求の数よりも少ないストリームを割り当てられれば資源の節約になる。そこで、先行する動画ストリームに対して、意味的な切れ目で要求動画の再生を中断し、複数の動画ストリームを同期させて割り当てるストリーム数を節約する。ここで、中断する時間が一度に長くなりすぎないように、適度に中断時間を分割して視聴者に違和感を与えないように再生する。例えば、二つの動画再生要求に三分の差があった場合、先行する動画ストリームの一度の意味的な切れ目で三分の代替データを伝送するのはなく、例えば、一分の代替データを三回の意味的な切れ目に分けて伝送する。

【0039】ところで、代替情報を入することはサービスの質（QOS）を下げることになる。従って、このような場合、ユーザに不利益を与えないようにサービスの対価を設定するのが好ましい。第一の方法として、ユーザに予め代替情報が入る可能性があってもよいのかかの選択をさせ、それに従って料金を設定する。この場合には、代替情報が入ってもよいとしたユーザに対しては、実際に代替情報が入っても入らなくても同一の料金とする。もう一つの方法は、より厳密な方法であり、代替情報が入った回数や時間を端末ごと記録しておき、その量によって料金を割り引く方法である。

【0040】また、動画サーバ内の障害でなく、動画を配信するネットワークに障害が生じたり、ネットワークが容量を超過し、ネットワークの容量が超過したという情報さえも流せなくなった場合には、電話線や電波

(地上波、衛星波など)を用いて動画が端末に表示されない状態説明、理由、修復にかかる時間などの情報を端末に表示すると良い。この場合には、単にテキスト形式で伝送されたものを表示してもよいし、符号化されて送られて来た情報が指示する端末内部に格納されたデータ(動画、静止画、音声、テキストなど)を表示しても良い。このように動画が表示されなくなったときに直ちに説明を行うことにより視聴者に安心感を与えることができる。

【0041】以下では、新しいストリームが転送要求をした場合の処理およびシーンの変わり目での処理について夫々説明する。転送レートは、情報を送るレートであり、リアルタイムに情報を送っているならば、転送レートと情報圧縮レートは等しい。情報圧縮レートは、アナログ動画情報をデジタル動画情報に変換するときに指定するものである。従って、エンコード時に指定した情報圧縮レートが転送レートとなる。このため、転送レートは既知情報である。

【0042】ここでは、簡単のために情報圧縮レートとして、基本圧縮率の整数倍の圧縮レートを用いるとする。例えば、MPEG1の一般的な圧縮レートである1.5Mbpsを基本として、3Mbps、4.5Mbps、6Mbps、...を用いるとする。このように転送レートは、基本転送レートの整数倍の値をとるものとする。

【0043】また、全転送容量が1.5Mbpsである場合には、1.5Mbpsが10本通ることになる。1.5Mbpsを1スロットとすると、全転送路には10スロットがあることになる。例えば、4.5Mbpsの情報を転送するには、3スロットを必要とすることになる。

【0044】図4に、一つのタイトル中で転送レート(動画情報圧縮率)が異なる動画の一例を示す。シーン0、1、4はスロットをつだけ用い、シーン2、3では3スロットを用い、シーン5ではスロットを2つ用いる。

【0045】以下、動画を受け付け、転送するアルゴリズムについて説明する。ここでの転送は、記憶装置104から制御部105への転送時にも、またネットワーク103を介した転送時にも用いることができる。

【0046】本実施形態では、転送中であつたが、必要なスロット資源が取れなくなった場合には、そのストリームは空スロット待ち行列につなげられる。「変数s」は、現在使用しているスロット数である。次に空スロット待ち行列につなぐ千足のストリームには、マークがつけられる。マークがつけられているストリームの数は、「変数mark」によって管理されている。

【0047】新しいストリームが転送要求をした場合には、図5に示される処理がなされる。まず、空スロット待ちのストリームが既にあるかどうかを調べる(ステ

プS301)。もしあれば、新たなストリームを流すことはできない。

【0048】空スロット待ちのストリームがなければ、現在の空スロット数があらかじめ決められたNという定数よりも多いかどうかを調べる(ステップS302)。もし十分な空スロットがなければ、新しいストリームを転送しないこととする。

【0049】十分な空スロットがあれば、変数sに必要なスロット数を加えて、変数sを更新する(ステップS303)。そして新しいストリームを空スロットに割り付ける(ステップS304)。

【0050】ここで、新しいストリームを転送開始できない場合は、一定の時間をおいて再度この処理を実行する。次に、シーンの変わり目での処理を図6および図7のフローチャートを用いて説明する。

【0051】シーンの変わり目があるかには既知情報であるので、シーンの変わり目よりもスケジューリングオーバーヘッドにあたる時間以前の時点で図6および図7の処理を行なう。言い換えると、シーンの切れ目の位置でのスケジューリングに間に合うように図6および図7の判断処理を行なう。なお、ストリームの終了時の処理も同様に図6および図7のルーチンを用いる。ただし、この場合には、必要なスロット数が0に変更になったものとして扱う。

【0052】このアルゴリズムは、ストリームがシーンの切れ目に到達したときに、そのストリームを空スロット待ち行列に入れるか否か(すなわちそのストリームに割り当てられたスロットを解放するか否か)、また空スロット待ちストリームがあった場合にそれらにスロットを割り付けるかどうかを決める。現在転送されているストリームが空スロット待ちになるかどうかは、関数fによって決まり、空スロット待ちストリームが空スロット待ち行列のどの位置で待つかは関数gによって決まる。

【0053】まず、自ストリームにマーク(中断すべきストリームにはマークが付けられる)がつけられているかどうかを判断する(ステップS401)。ここで、自ストリームにマークがつけられているならば、空スロット待ち行列は空ではないことになる。ただし、反対に、自ストリームにマークがついていなかったからといって、空スロット待ち行列が空であるとは限らない。

【0054】もし自ストリームにマークがつけられているならば(ステップS401)、そのストリームは中断されるべきであるのでスロット資源を解放する必要があり、その処理をステップS402～S409で行なう。

【0055】自ストリームを関数gの値に従って空スロット待ち行列につなぐ(ステップS402)。ここで、関数g(t, d)は、二つの引数tとgを持つ。tはそのストリームが空スロット待ち行列に入ってから滞留時間(滞留時間の総和ではなく現在の滞留時間である)を表し、引数dは過去最近T時間以内における空スロ

ト待ち行列に滞留している時間比である。dの値が高いと確率的に長い時間、空スロット待ち状態にあることを意味する。関数 $g(t, d)$ は t と d の偏微分に対して正の値を取る。例えば、 $g(t, d) = a * t * t + b * d$ (a と b は適当な正の定数)である。

【0056】空スロット待ち行列内で、この $g(t, d)$ の値の高い順にソートして並べる。この特殊形がFIFOであり、この場合は $g(t, d) = t$ となる。しかし、この単純形のように単に t の値だけを用了評価尺度ではなく、過去の実績 d も含めた評価尺度の方がより公平なストリームへの資源割り当てとなる。ただし、空スロット待ち行列の先頭のストリームに対しては順位を変更しない。なぜならば、先頭ストリームは次に資源を割り当てられるべきストリームとして決められているからである。

【0057】次に、ステップS403で、占有していたスロットを解放し、現在使用されているスロット数 s を更新する。また、マークがつけられていないストリームが一つ空スロット待ち行列に入ったので、変数 $mark$ をデクリメントする(ステップS404)。

【0058】この結果、変数 $mark$ が0になったら(ステップS405)、空スロット待ち行列の先頭のストリームにスロット資源を割り当て、スロット数 s を更新し(ステップS406)、そのストリームを空スロット待ち行列から外して活性化させる(ステップS407)。

【0059】もしステップS405で変数 $mark$ が0にならなければ、空スロット待ち行列の先頭ストリームが動き出すのにはまだ充分な空スロットがないので、それ以上は何もしないで処理を終了する。

【0060】次に、ステップS405の判断で変数 $mark$ が0となり、空スロット待ち行列の先頭ストリームを空スロット待ち行列から取り除いた結果、空スロット待ち行列がまだ空でなければ(ステップS408)、空スロット待ち行列の先頭のストリームを活性化するために次に休止させるべきストリームを関数 f に従って決める(ステップS409)。関数 $f(t, d)$ は、二つの引数 t と d を持つ。引数 t は、次のシーンの切れ目までの時間である。引数 d は、前述のように、過去最近 T 時間以内における空スロット待ち行列に滞留している時間比である。dの値が高いと確率的に長い時間、空スロット待ち状態にあることを意味する。関数 $g(t, d)$ は、 t と d の偏微分に対して正の値を取る。例えば、 $f(t, d) = c * t * t + e * d$ (c と e は適当な正の定数)である。

【0061】実際に転送中のストリームの中で、この f の値の低いストリームから順に、空スロット待ち行列の先頭のストリームが必要とするスロット数に達するまで、ストリームにマークを付ける。そして、変数 $mark$ もマークを付けたストリームの数に設定する。

【0062】もしステップS408で空スロット待ち行列が空であれば、処理を終了する。一方、自ストリームにマークがつけられていない場合には(ステップS401)、転送レートが変わるかどうかを判定する(ステップS410)。これはストリームに付与された転送(圧縮)レート情報をみればわかる。もし転送レートが変わらない場合には、何もせずに処理を終了させる。

【0063】必要ストリーム数が減る場合には、不要になったストリームを解放し、現使用ストリーム数 s を更新する(ステップS411)。転送レートが増加する場合には(ステップS410)、スロット資源を新たに獲得する必要がある。もし、すでに空スロット待ち行列で空スロットを待っているストリームがなく、かつ、現在未使用のスロットが充分あるならば(ステップS412)、必要なスロットを獲得し、現使用スロット数を更新する(ステップS413)。自ストリームは、新たな転送レートで転送を継続することができる。

【0064】もし、空スロット待ち行列が空でなかったり、資源が充分にないならば(ステップS414)、自ストリームは空スロット待ち行列につなぎ(ステップS414)、占有していたスロット資源を解放する(ステップS415)。ステップS414で空スロット待ち行列に自ストリームをつなぎときには、ステップS402で述べたアルゴリズムを用いる。ステップS415では自ストリームが占有していたスロット資源を解放し、現使用スロット数 s を更新する。

【0065】その後、空スロット待ち行列が空であるかどうかを調べ(ステップS416)、空であれば処理を終了する。もし空でなければ、ステップS409で述べた手順に従ってマークのつけ直しを行なう(ステップS417)。この結果、マークがついているものがなくなれば(ステップS418)、空スロット待ちの先頭のストリームは資源を獲得できたことを意味するので、ステップS406からの処理を行なう。もしステップS418で変数 $mark$ が0にならなければ、空スロット待ち行列の先頭ストリームが動き出すのにはまだ充分な空スロットがないので、それ以上は何もしないで処理を終了する。本発明は、上述した実施形態に限定されるものではなく、その技術的範囲において種々変形して実施することができる。

【0066】

【発明の効果】以上に説明したように、本発明によれば、過負荷時、障害時、同一タイトルを複数端末から要求があった場合にも、効率の良い動画データの伝送サービスを行なうことができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の実施の形態に係る動画再生システムの概略構成を示すブロック図

【図2】動画配信を中断する際の動画サーバでの処理の流れを示すフローチャート

【図3】動画配信が中断される際の端末での処理の流れを示すフローチャート

【図4】一つのタイトル中で転送レート（動画情報圧縮率）が異なる例を説明するための図

【図5】新しいストリームが転送要求をした場合の処理を示すフローチャート

【図6】シーンの変わり目での処理を示すフローチャート

【図7】シーンの変わり目での処理を示すフローチャート

ト

【符号の説明】

101…動画サーバ

102…端末

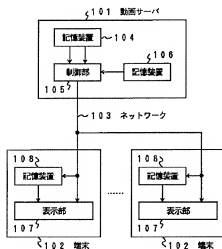
103…ネットワーク

104, 106, 108…記憶装置

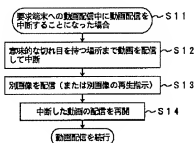
105…制御部

107…表示部

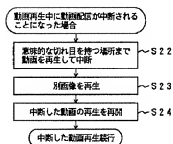
【図1】



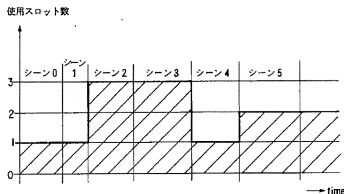
【図2】



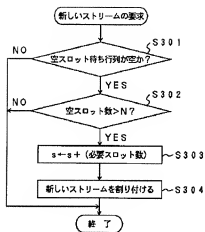
【図3】



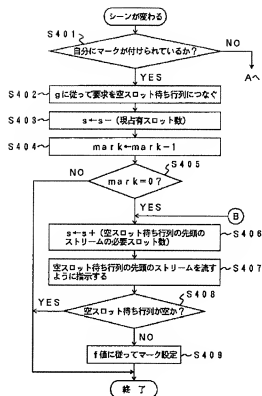
【図4】



【図5】



【図6】



【図7】

